

Recursividade em Erlang

Paulo Ferreira
paf@dei.isep.ipp.pt

Fevereiro de 2006

Guards	2
<i>Guards</i> 1	3
<i>Guards</i> 2	4
<i>Guards</i> 3	5
Funções de <i>guard</i>	6
<i>Guards</i> aritméticos	7
Ordenação	8
Recursividade	9
Razões a favor	10
Razões contra	11
Iterações	12
Ciclos	13
Mais usos 1	14
Mais usos 2	15
Acumuladores.	16
Explicação	17
Devagarinho.	18
Versão Normal	19
Exemplos.	20
Funções <i>Tail recursive</i>	21
Importância	22
Outros	23
Case	24
If	25
Interacção	26

Guards 1

Considerando:

```
factorial(1)->1;
factorial(N)->N*factorial(N-1).
```

E factorial (-1) ?

Podemos usar um *guard*:

```
factorial(1)->1;
factorial(N) when N>1 -> N*factorial(N-1).
```

ORGC

Erlang – slide 3

Guards 2

- A palavra reservada *when* introduz um *guard*
- Todas as variáveis usadas no *guard* devem estar instanciadas
- As cláusulas protegidas com *guards* podem ser reordenadas:

```
% versão 1
factorial(1)->1;
factorial(N) when N>1 -> N*factorial(N-1).
% versão 2
factorial(N) when N>1 -> N*factorial(N-1);
factorial(1)->1.
```

ORGC

Erlang – slide 4

Guards 3

Se não usarmos *Guards* a definição fica errada se trocarmos a ordem das cláusulas:

```
factorial(N)->N*factorial(N-1);
factorial(1).
```

Porque é que isto não funciona ?

ORGC

Erlang – slide 5

Funções de guard

```
number(X)    - X é um número
integer(X)   - X é um inteiro
float(X)     - X é um float
atom(X)      - X é um átomo
tuple(X)     - X é um tuplo
list(X)      - X é uma lista
```

ORGC

Erlang – slide 6

Guards aritméticos

`length(X)==3` – X é uma lista de comprimento 3
`size(X)==2` – X é um tuplo de tamanho 2
`X > Y + Z` – X é maior do que Y + Z
`X == Y` – X é igual a Y
`X := Y` – X é exactamente igual a Y
(`1==1.0` é verdadeiro, mas `1:=1.0` é falso)



Cuidado: nem todas as funções podem ser usadas em *guards*, ler o manual para mais esclarecimentos!
Funções escritas pelo utilizador não podem nunca ser usadas em *guards*.

ORGC

Erlang – slide 7

Ordenação

Lista >
Tuplo >
Pid >
Port >
Reference >
Àtomo >
Número

- Os tuplos são ordenados primeiro pelo seu tamanho e depois pelos seus elementos.
- As listas são ordenadas pelas cabeças primeiro.

ORGC

Erlang – slide 8

Recursividade

slide 9

Razões a favor

- Simples
- Elegante
- Fácil de provar a correcção matematicamente (indução)
- Programas pequenos
- Código mais simples

ORGC

Erlang – slide 10

Razões contra

- Não se usa porque dá *stack overflow*!
- Conforme a linguagem
- Conforme o compilador
- Conforme as opções do compilador
- Conforme a memória disponível

ORGC

Erlang – slide 11

Iterações

Se o valor de uma variável não pode mudar depois de atribuído, como podemos fazer iterações ?

For i= 1 to N do ...

Resposta: usando recursividade

ORGC

Erlang – slide 12

Ciclos

- Ciclos de N até 1:

```
for(0)-> done;
for(N)-> <fazer uma passagem>,
        for(N-1).
```

- Ciclos de 1 até N:

```
for(N)-> for(1,N).
```

```
for(N,N)-> <fazer uma passagem>;
for(I,N)-> <fazer uma passagem>,
          for(I+1,N).
```

- O padrão da recursividade é o mesmo nos dois casos

ORGC

Erlang – slide 13

Mais usos 1

Recursividade em listas

- A recursividade em listas é muito comum:

```
average(X)-> sum(X) / len(X).
```

```
sum([H|T])-> H + sum(T);
sum([]) ->0.
```

```
len([_|T])-> 1 + len(T);
len([]) ->0.
```

ORGC

Erlang – slide 14

Mais usos 2

Outros dois padrões comuns de recursividade:

```
double([H|T])-> [2*H|double(T)];  
double([])-> [].
```

```
member(H, [H|_])-> true;  
member(H, [_|T])-> member(H,T);  
member(_, [])-> false.
```

ORGC

Erlang – slide 15

Acumuladores

Recursividade usando acumuladores:



```
sum(L)-> sum(L,0).
```

```
sum([H|T],Sum)-> sum(T,Sum+H);  
sum([],Sum)-> Sum.
```

- Esta definição é executada num espaço constante e atravessa a lista apenas uma vez
- A variável Sum desempenha o papel de *acumulador*

ORGC

Erlang – slide 16

Explicação

Mais uma vez:

```
sum(L)-> sum(L,0).
```

```
sum([H|T],Sum)-> sum(T,Sum+H);  
sum([],Sum)-> Sum.
```

- Temos duas funções diferentes!
- A primeira apenas chama a segunda com o acumulador inicializado a zero.
- A segunda *faz o trabalho todo*.
- Termina quando a lista estiver vazia.

ORGC

Erlang – slide 17

Devagarinho

Ainda mais uma vez:

```
sum(L)-> sum(L,0).
```

```
sum([H|T],Sum)-> sum(T,Sum+H);
```

```
sum([],Sum)-> Sum.
```

sum([1,2,3])	passa a sum([1,2,3],0) ^a
sum([1,2,3],0)	passa a sum([2,3],1)
sum([2,3],1)	passa a sum([3],3)
sum([3],3)	passa a sum([],6)
sum([],6)	passa a 6

ORGC

Erlang – slide 18

^aMudança de função!

Versão Normal

Normalmente:

```
sum([])->0;
```

```
sum([H|T])->H+sum([T]).
```

sum([1,2,3])	dá 1+sum([2,3])
1+sum([2,3])	dá 1+2+sum([3])
1+2+sum([3])	dá 1+2+3+sum([])
1+2+3+sum([])	dá 1+2+3+0

ORGC

Erlang – slide 19

Exemplos

```
length(L)-> length(L,0).
```

```
length([H|T],L)-> length(T,L+1);
```

```
length([],L)->L.
```

```
average(X)-> average(X,0,0).
```

```
average([H|T],Length,Sum)->
```

```
    average(T,Length+1,Sum+H);
```

```
average([],Length,Sum) ->Sum/Length.
```

length([1,2,3])	dá length([1,2,3],0)
length([1,2,3],0)	dá length([2,3],1)
length([2,3],1)	dá length([3],2)
length([3],2)	dá length([],3)
length([],3)	dá 3

ORGC

Erlang – slide 20

Funções Tail recursive

```
inverter(L)-> inverter(L, []).  
inverter([],X)-> X;  
inverter([H|T],X)-> inverter(T, [H|X]).
```

- Esta definição termina com uma chamada a si própria sem cálculos pendentes

```
adicionar([],X)-> X;  
adicionar([H|T],X)->  
    [H|adicionar(T,X)].
```

- A última expressão avaliada não é uma chamada à função nem uma constante!

ORGC

Erlang – slide 21

Importância

- Importantes porque permitem ter funções recursivas que correm num espaço de memória constante
- Importante em termos de memória e velocidade do programa
- Permitem fazer *Last Call Optimization*
- Se usarmos acumuladores temos normalmente tail recursive functions
- Os servidores devem ser escritos como funções recursivas (ver matéria mais à frente)

ORGC

Erlang – slide 22

Outros

slide 23

Case

- Sintaxe:

```
case f(X) of  
    {ok, Result}-> g( Result);  
    {error, Reason} ->  
        io:format(" Error in f/1: ~p~n", [Reason]),  
        h(Reason);  
    _Other -> ignore  
end
```

- Um dos ramos do case deve ser seguido, senão vai ocorrer um erro de *run-time*.
- Um programa bem escrito não necessita de case

ORGC

Erlang – slide 24

If

- Sintaxe:

```
if      X > 5 -> f( X );
        X < 15 -> g( X );
        true ->
        io:format("X outside interval [6..14]: ~p~n", [X])
end
```

- Podem-se usar as mesmas expressões que nos *guards* Um dos ramos do if deve ser seguido, senão vai ocorrer um erro de *run-time*!
- Um programa bem escrito não necessita de if

ORGC

Erlang – slide 25

Interacção

- Como usar o Erlang

- `erl` – em unix

```
1>ls().
2>pwd().
3>cd('D:/erlang/work').
4>c(demo).
5>demo:dobro(2).
6>halt().
```

- O ponto no final de um comando é importante
- A barra de directório no Windows, escreve-se como em Unix

ORGC

Erlang – slide 26